SELF-ROUTING SWITCH AND ITS CONTROL METHOD

Publication number: JP7264198

Publication date:

1995-10-13

Inventor:

URYU SHIRO; KAKUMA SATORU; SAMEJIMA

NORIKO

Applicant:

FUJITSU LTD

Classification:

- international:

H04Q3/00; H04L12/28; H04Q3/52; H04Q3/00; H04L12/28; H04Q3/52; (IPC1-7): H04L12/28;

H04Q3/00; H04Q3/52

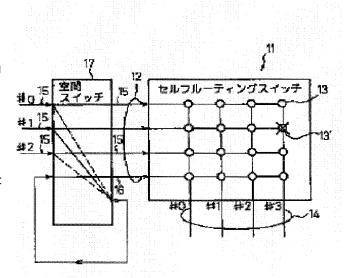
- European:

Application number: JP19940049464 19940318 Priority number(s): JP19940049464 19940318

Report a data error here

Abstract of JP7264198

PURPOSE:To enhance the redundancy with respect to a fault or congestion with respect to the self-routing switch. CONSTITUTION: The switch is made up of plural input paths 12, plural output paths 14, and cross point switches 13 each provided to each cross point between the input paths 12 and the output paths 14. One of the plural input paths 12 is used for spare input path 16 and the remaining paths are used for active input paths 15 and a spatial switch 17 is provided inserted to the plural input paths 12 and selecting one optional path of the plural active input paths 15 is switched into the spare input path 16. Moreover, the spatial switch 17 stores once an input cell transferred through the selected active input paths 15 and fed to the spare input path 16 by a buffer trunk 18.



(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平7-264198

(43)公開日 平成7年(1995)10月13日

(51) Int.Cl. ⁶ H 0 4 L 12/28 H 0 4 Q 3/00	識別記号	庁内整理番号	FΙ	技術表示箇所
3/52	101 Z	9076-5K		
		9466-5K	H 0 4 L	·
		9466-5K		C C
			審査請求	未請求 請求項の数6 OL (全 8 頁)
(21)出願番号	特願平6-49464		(71)出願人	000005223
				富士通株式会社
(22)出顧日	平成6年(1994)3月18日			神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地
			(72)発明者	瓜生 士郎
				神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地
				富士通株式会社内
			(72)発明者	
				神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地
				富士通株式会社内
			(72)発明者	
				神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地
			(- 1) N	富士通株式会社内
			(74)代理人	弁理士 石田 敬 (外3名)

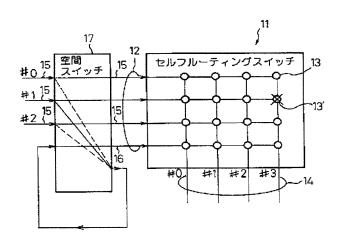
(54) 【発明の名称】 セルフルーティングスイッチおよびその制御方法

(57)【要約】

【目的】 セルフルーティングスイッチに関し、障害や 輻輳に対する冗長度を高くすることを目的とする。

【構成】 複数本の入力方路12と、複数本の出力方路14と、これら入力方路12および出力方路14の各交点に設けられるクロスポイントスイッチ13とから構成されるセルフルーティングスイッチであって、複数本の入力方路12のうちの1本を予備入力方路16とし、その残りを現用入力方路15とすると共に、複数本の入力方路12に対して挿入され、複数本の現用入力方路15のうちの任意の1本を予備入力方路16に切り替える空間スイッチ17を備えるように構成し、さらには、その空間スイッチ17は、切り替えられた現用入力方路15を転送される入力セルを一旦蓄積した後予備入力方路16に送出するバッファトランク18を有するように構成する。

本発明に係るセルフルーティングスイッチの原理構成を示す図



【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数本の入力方路(12)と、複数本の出力方路(14)と、該複数本の入力方路(12)および出力方路(14)の各交点に設けられるクロスポイントスイッチ(13)とから構成されるセルフルーティングスイッチにおいて、

前記複数本の入力方路(12)のうちの1本を予備入力 方路(16)とし、その残りを現用入力方路(15)と すると共に、

前記複数本の入力方路(12)に対して挿入され、前記 10 複数本の現用入力方路(15)のうちの任意の1本を前 記予備入力方路(16)に切り替える空間スイッチ(1 7)を備えることを特徴とするセルフルーティングスイ ッチ。

【請求項2】 前記空間スイッチ (17) は、切り替えられた前記現用入力方路 (15) を転送される入力セルを一旦蓄積した後前記予備入力方路 (16) に送出するバッファトランク (18) を有する請求項1に記載のセルフルーティングスイッチ。

【請求項3】 請求項1に記載のセルフルーティングス 20 イッチにおいて、該セルフルーティングスイッチを制御する中央制御装置(21)は、何れかの前記クロスポイントスイッチ(13)から発生する障害アラームを常時監視すると共に、該障害アラームを検出したときは、前記空間スイッチ(17)内において、当該障害を含む前記現用入力方路(15)を前記予備入力方路(16)に切り替えることを特徴とするセルフルーティングスイッチの制御方法。

【請求項4】 請求項2に記載のセルフルーティングスイッチにおいて、該セルフルーティングスイッチを制御 30 する中央制御装置 (21) は、何れかの前記クロスポイントスイッチ (13) から発生する輻輳アラームを常時監視すると共に、該輻輳アラームを検出したときは、前記空間スイッチ (17) 内での接続を、前記バッファトランク (18) を経由して、当該輻輳を生じている前記現用入力方路 (15) から前記予備入力方路 (16) に切り替えることを特徴とするセルフルーティングスイッチの制御方法。

【請求項5】 各前記クロスポイントスイッチ(13)は、各該クロスポイントスイッチ(13)内のバッファ使用率についてヒステリシス特性をもたせた上限閾値および下限閾値を設定し、前記中央制御装置(21)は、前記上限閾値を超えたとき前記クロスポイントスイッチ(13)から発生する第1輻輳アラームを検出したときに前記空間スイッチ(17)内での接続を、前記バッファトランク(18)を経由して、当該輻輳を生じている前記現用入力方路(15)から前記予備入力方路(16)に切り替えると共に該バッファトランク(18)内に当該入力方路への入力セルを蓄積し、その後、前記下

ときに、該バッファトランク (18) から前記予備入力

方路(16)への前記入力セルの読出しを許可する請求

項4に記載のセルフルーティングスイッチの制御方法。 【請求項6】 各前記クロスポイントスイッチ(13) は、各該クロスポイントスイッチ(13)内のバッファ 使用率について一定の閾値を設定し、前記中央制御装置 (21)は、前記一定の閾値を超えたとき前記クロスポ イントスイッチ(13)から発生する輻輳アラームを検 出したときに、タイマー(35)をセットし、かつ、前 記空間スイッチ (17) 内での接続を、前記バッファト ランク(18)を経由して、当該輻輳を生じている前記 現用入力方路(15)から前記予備入力方路(16)に 切り替えると共に該バッファトランク(18)内に当該 入力方路への入力セルを蓄積し、その後前記タイマー (35) がタイムアウトしたときに、該バッファトラン ク(18)から前記予備入力方路(16)への前記入力 セルの読出しを許可する請求項4に記載のセルフルーテ ィングスイッチの制御方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明はセルフルーティングスイッチおよびその制御方法に関する。ATM(Asynchronous Transfer Mode)は、セルと呼ばれる固定バイト長データのブロック単位でディジタル情報の転送を行うものであり、発信加入者から着信加入者に至る伝送路上には、回線交換やパケット交換とは異なるATM交換機が設けられる。このATM交換を実現する上でセルフルーティングスイッチは重要なデバイスとなる。

0 [0002]

【従来の技術】周知のとおり、一般的なセルフルーティングスイッチは、複数本の入力方路と、複数本の出力方路と、これら入力および出力方路の各交点(クロスポイント)に設けられるクロスポイントスイッチとから基本的に構成される。ここに各クロスポイントスイッチは、入力セルに付加されたタグ(TAG)情報を監視して、そのまま次段のクロスポイントスイッチへ転送するか、または、上記出力方路へ経路を切り替えるかを制御するセルフルーティングエレメントと、該出力方路へ経路を切り替えるときは、当該入力セルを一旦蓄積するバッファメモリとから構成する。

【0003】一般にセルフルーティングスイッチにおいては上記のクロスポイントスイッチを4つ格子状に配置し、2×2のセルフルーティングモジュールSRM(Self Routing Module)をワンチップでLSI化し、複数のSRMチップをもって1つのセルフルーティングスイッチを構成している。

[0004]

に当該入力方路への入力セルを蓄積し、その後、前記下 【発明が解決しようとする課題】上記セルフルーティン 限閾値を下回ることにより第2輻輳アラームが消滅した 50 グスイッチにおいて、いずれか1つのクロスポイントス

イッチあるいはこれに付随するラインに障害が発生した 場合、残る全てのクロスポイントスイッチが正常であっ ても、この障害を含むセルフルーティングスイッチ(0 系)を、二重化構成をとるもう一方のセルフルーティン グスイッチ (1系) に切り替える。その後その 0 系での 障害を修復する。

【0005】一方、上記セルフルーティングスイッチに おいて、いずれか1つのクロスポイントスイッチにおい て輻輳が生じた場合、このクロスポイントスイッチ内の 前記バッファメモリに引き続き蓄積すべきであった入力 10 セルは廃棄されてしまう。このように従来のセルフルー ティングスイッチでは、障害の発生と同時に即座に系切 替えをしたり、また、輻輳の発生と同時に入力セルの廃 棄をしてしまうということで、障害や輻輳に対する冗長 性に欠けるという問題がある。

【0006】したがって本発明は上記の問題点に鑑み、 障害や輻輳に対する冗長度の高いセルフルーティングス イッチおよびその制御方法を提供することを目的とする ものである。

[0007]

【課題を解決するための手段】図1は本発明に係るセル フルーティングスイッチの原理構成を示す図である。

(1) 図1において、参照番号11はセルフルーティン グスイッチであり、複数本の入力方路12と、複数本の 出力方路14と、該複数本の入力方路12および出力方 路14の各交点に設けられるクロスポイントスイッチ1 3とから構成される。ただしこの構成自体は周知であ

【0008】本発明の原理によれば、まず、その複数本 の入力方路12のうちの1本を予備入力方路16とし、 その残りを現用入力方路15とする。さらに、これら複 数本の入力方路12に対して挿入され、複数本の現用入 力方路15のうちの任意の1本をその予備入力方路16 に切り替える空間スイッチ17を備える。図2は図1に 示す空間スイッチの別の態様を示す図である。

【0009】(2)図2において、上記の空間スイッチ 17は、切り替えられた現用入力方路15 (例えば# 1) を転送される入力セルを一旦蓄積した後上記の予備 入力方路16に送出するバッファトランク18を有す る。

(3) さらに図1に示したセルフルーティングスイッチ 11は、次のように制御される。すなわち、セルフルー ティングスイッチ11を制御する中央制御装置 (図示せ ず)は、何れかのクロスポイントスイッチ13 (例えば 13′)から発生する障害アラームを常時監視すると共 に、該障害アラームを検出したときは、空間スイッチ1 7内において、当該障害を含む現用入力方路15 (# 1)を予備入力方路16に切り替えるように制御する。 【0010】(4)さらにまた図2に示したセルフルー

わち、セルフルーティングスイッチを制御する上記の中 央制御装置は、何れかのクロスポイントスイッチ13 (例えば13[′]) から発生する輻輳アラームを常時監視 すると共に、該輻輳アラームを検出したときは、空間ス イッチ17内での接続を、バッファトランク18を経由 して、当該輻輳を生じている現用入力方路15(#1) から予備入力方路16に切り替えるように制御する。

【0011】(5) また上記(4)の制御方法は次のよ うに実施される。すなわち、各クロスポイントスイッチ 13は、各クロスポイントスイッチ13内のバッファ使 用率についてヒステリシス特性をもたせた上限閾値およ び下限閾値を設定し、上記の中央制御装置は、その上限 閾値を超えたときクロスポイントスイッチ13から発生 する第1輻輳アラームを検出して空間スイッチ17内で の接続を、バッファトランク18を経由して、当該輻輳 を生じている現用入力方路15(#1)から予備入力方 路16に切り替えると共にバッファトランク18内に当 該入力方路への入力セルを蓄積し、その後、前記の下限 閾値を下回ることにより第2輻輳アラームが消滅したと 20 きに、該バッファトランク18から予備入力方路16へ の前記入力セルの読出しを許可するようにする。

【0012】 (6) 上記 (4) の制御方法はまた次のよ うにも実施できる。すなわち、各クロスポイントスイッ チ13は、各クロスポイントスイッチ13内のバッファ 使用率について一定の閾値を設定し、上記の中央制御装 置は、その一定の閾値を超えたときクロスポイントスイ ッチ13から発生する輻輳アラームを検出して、タイマ ー (図示せず)をセットし、かつ、空間スイッチ17内 での接続を、バッファトランク18を経由して、当該輻 30 輳を生じている現用入力方路15(#1)から予備入力 方路16に切り替えると共に該バッファトランク18内 に当該入力方路への入力セルを蓄積し、その後上記のタ イマーがタイムアウトしたときに、該バッファトランク 18から予備入力方路16への前記入力セルの読出しを 許可するようにする。

[0013]

【作用】上記(1)の態様(図1)においては、クロス ポイント13′に障害が発生したとすると、現用入力方 路15(#1)から入力されるセルのうちタグ情報で当 40 該ポイント13′が指定されているセルについては正常 なルーティングが不能になる。このため、0系として機 能している当該セルフルーティングスイッチ11を1系 に切り替える、ということが従来行われていたが、本発 明では、この障害を含むセルフルーティングスイッチ1 1内の系統(#1)をそっくり予備入力方路16につな がる系統で交替するようにする。この系統の交替を行う のが空間スイッチ17である。方路15から方路16に 切り替わっても入力セルのタグ情報はそのまま保持され るから、タグによって決められたいずれかの出力方路に ティングスイッチ11は、次のように制御される。すな 50 ルート切替えが可能である。

-3-

【0014】上記(2)の態様では、上記の系統の交替 を、バッファトランク18を経由して行うようにする。 仮にクロスポイントスイッチ13′において輻輳が生じ たとすると、このクロスポイントスイッチ13′内のバ ッファメモリには過剰な入力セルが到来し、該バッファ メモリに蓄積できない余分な入力セルは、その出力方路 14(#3)に至ることなく、廃棄されてしまう。つま り、当該セルフルーティングスイッチ11の冗長性はき わめて小さい。そこで、そのクロスポイントスイッチ1 3′が属する系統を、空間スイッチ17によりそっく り、予備入力方路16の属する系統で交替する。このと き、バッファトランク18を経由して行われるので、上 記の輻輳により廃棄されるであろう上記の余分な入力セ ルは、当該クロスポイントスイッチ13′内のバッファ メモリに代えて、そのバッファトランク18が一時的に 蓄積することになり、そのセル廃棄から免れる。

【0015】上記(3)の態様では、上記現用入力方路 15(#1)から予備入力方路16への切り替えを、ク ロスポイントスイッチ13′から発生する障害アラーム をトリガーとして行うようにする。上記(4)の態様で 20 は、上記現用入力方路15(#1)からバッファトラン ク経由で予備入力方路16へ切り替えるためのトリガー として、該クロスポイントスイッチ13′から発生する 輻輳アラームを用いる。

【0016】上記(5)の態様では、上記(4)の態様 における輻輳アラームとして、前記の第1輻輳アラーム と第2輻輳アラームとを用いるようにする。第1輻輳ア ラームは、これ以上入力セルが到来すると、クロスポイ ントスイッチ13′内のバッファメモリがオーバーフロ をきっかけにしてバッファトランク18での入力セルの 読み込みを開始する。

【0017】一方、上記の第2輻輳アラームは、上記の バッファメモリに十分余裕ができたときに消滅するの で、この第2輻輳アラームが消滅したことをきっかけに して、バッファトランク18内に一時的に蓄積した入力 方路15(#1)からの入力セルを、予備入力方路16 へ読み出すようにする。上記(6)の態様では、上記 (4) の態様における輻輳アラームが発生したときは、 予め定めた一定時間(タイマーによる)だけ現用入力方 40 れれば障害アラームが出力される。この障害アラームは 路15(#1)からの入力セルをバッファトランク18 に蓄積し始め、その一定時間の経過のときに、その蓄積 した入力セルをバッファトランク18から予備入力方路 16へ読み出すようにする。その一定時間の経過の間 に、輻輳を生じているクロスポイントスイッチ13′内 のバッファメモリの使用率が低下し、輻輳を回避するこ とができる。もし、再びその使用率が増大するなら、再 度バッファトランク18へ切り替えればよい。

[0018]

【実施例】図3は本発明に係るセルフルーティングスイ 50 部34が、このバッファメモリ32、例えばFIFO、

ッチの実施例を示す図である。本図において、前述の構 成要素と同様のものには同一の参照番号を付して示す。 したがって、本図では構成要素21~24およびターミ ナルインタフェースTMINFが新たに示されている。 なお、図の都合により、図1および図2では、出力方路 14を下向きに描いていたが、本図ではこれを90°折 り曲げて右向きに描いている。また、本図の実施例で は、セルフルーティングスイッチ11内の構成を、3× 3の現用入力/出力方路に対し1本の予備系統(予備入 10 力方路16につながる系統)を追加する形式とした。

【0019】中央制御装置(CC)21はこのATM交 換機全体の制御を司るものであり、一方において、中央 制御装置インタフェース(CCINF)22を介してセ ルフルーティングスイッチ11に接続し、他方におい て、バス24を介して、交替制御部(XCNT)23に 接続する。この交替制御部23は、空間スイッチ17と バッファトランク18を制御する。

【0020】図4はセルの一般的な構成を示す図であ る。上記ターミナルインタフェースTMINFを通して それぞれの入力方路15に印加されるセル(入力セル) は図4のような構成であり、5バイトのヘッダと48バ イトのペイロードに対してタグ情報を付加したものから なる。このタグ情報はこれを付加した入力セルが、セル フルーティングスイッチ11のいずれのクロスポイント スイッチ13を経て出力方路14に抜け出るべきかを指 定する。例えば、図3の例では各系統に3つのクロスポ イントがあるから、(00), (01) および(10) のビットでいずれかを指定できる。図4では(01)を 指定している例を示す。なお、タグ情報はこの他にもセ ーする、というときに出力され、この第1輻輳アラーム 30 ルフルーティングスイッチ11を出たあとの方路指定も するが本発明とは直接関係しないので説明を省略する。

【0021】図5はクロスポイントスイッチの一構成例 を示す図である。図1、図2および図3に示したクロス ポイントスイッチ13は各々例えば図5のように構成さ れる。現用入力方路15からの入力セルはまずセルフル ーティングエレメント31に入る。ここで入力セルのエ ラー監視およびタグのモニタが行われる。エラー監視に はクロック断検出やパリティーチェック等が含まれ、こ こで障害の検出が行われる。もし何らかの障害が検出さ 図示しないパスを通して、図3のCCINF22経由 で、CC21に送られる。

【0022】正常に入力セルが受信され、もし、これが 自己宛のセルであったとすれば (タグ情報が一致)、バ ッファメモリ32に一旦蓄積される。一旦蓄積するの は、出力方路14の図中上方から流れて来る他の系統 (上位拡張入力) からのセルがないことを確認してから 放出するためである。この場合、入力セル量が膨大にな ると輻輳が生ずる。この輻輳が生じたか否かは輻輳監視

内に蓄積されているセル量を計測することにより判定す る。この判定の仕方には次の2通りが考えられる。

【0023】第1は、バッファメモリ32の使用率につ いて一定の閾値を設定し、上記セル量がこの一定の閾値 を超えたときに輻輳アラームを発生するものである。第 2は、バッファメモリ32の使用率について高低2つの 閾値(上限閾値と下限閾値)を設定し、第1輻輳アラー ムは、セル量がその上限閾値を超えたら発生し、第2幅 **輳アラームはセル量がその下限閾値を超えたら発生する** というものである。したがって、第1輻輳アラームが発 10 トし、かつ、空間スイッチ17内での接続を、バッファ 生しているときは第2輻輳アラームも発生している。

【0024】本発明ではバッファ使用率についてヒステ リシス特性をもたせ、輻輳の発生の認定は第1輻輳アラ ームの発生をもって行い、この輻輳の消滅の認定は第2 輻輳アラームの消滅をもって行い、輻輳制御の安定化を 図る。いずれの輻輳アラームを用いるにせよ、輻輳アラ ームの発生/消滅も上記の障害アラームと同様、図示し ないパスを通して、図3のCCINF22経由で、CC 21に送られる。

【0025】CC21で上記の障害アラームあるいは輻 20 輳アラームが検出されると、図3のバス24を介して、 XCNT23を起動し、空間スイッチ17を制御する。 またバッファトランク (BFTR) 18も制御する。図 6は空間スイッチおよびバッファトランクの一構成例を 示す図である。本図において、現用入力方路15(# 0, #1, #2) の各々にはANDゲート41が挿入さ れまたこれと対になってインバータ入力付のANDゲー ト42が設けられる。各ANDゲート41の出力は現用 系統としてセルフルーティングスイッチ11に入り、各 ANDゲート42の出力はワイヤードORをとって該ス イッチ11に入る。

【0026】ANDゲート41とANDゲート42の各 対は、択一的にオンとなる。図3のXCNT23より、 既述の障害アラームや輻輳アラームに基づく交替信号

(常時"H" で交替時に "L") が例えば#1の系統に ついて出力されると、当該ANDゲート42がオンとな り、予備入力方路16への経路が設定される。この場 合、方路16への交替の要因が障害アラームにあるなら ば、方路15 (例えば#1) からの入力セルは即座に方 路16に渡すべきであり、このためにXCNT23はス 40 するので、これをマスクする。 イッチSWをバイパス側に切り替える。一方、その交替 の要因が輻輳アラームにあるならば、方路15 (例えば #1)からの入力セルは一旦バッファトランク18に蓄 積してから方路16に渡すべきなので、スイッチSWを 図中の点線側に切り替える。なお、バッファトランク1 8は、図示するとおり、単純にFIF〇で構成すること ができる。

【0027】現用入力方路15から予備入力方路16へ の交替要因が輻輳アラームにある場合、上記の第1およ び第2輻輳アラームを用いる手法の他にもう少し簡便な 50 【0032】図9は輻輳アラーム発生時の処理の他の態

手法がある。この簡便な手法は第2輻輳アラームを使用 せずにタイマーを利用するものである。このタイマー (TM)は図3のCC21内に参照番号35を付して示 される。さらに詳しく説明すると、各クロスポイントス イッチ13は、各クロスポイントスイッチ13内のバッ ファ (32) 使用率について一定の閾値を設定し、中央 制御装置(CC)21は、その一定の閾値を超えたとき クロスポイントスイッチ13から発生する前記の輻輳ア ラームを検出したときに、タイマー (TM) 35をセッ トランク18を経由して、当該輻輳を生じている現用入 力方路15(#1)から予備入力方路16に切り替える と共に該バッファトランク18内に当該入力方路への入 力セルを蓄積し、その後タイマー(TM)35がタイム アウトしたときに、該バッファトランクから予備入力方 路16への入力セルの読出しを許可するものである。タ イマー時間はバッファトランク18の蓄積容量との兼ね 合いで定める。

【0028】図7は障害アラーム発生時の処理を示すフ ローチャートである。本図に示すフローチャートは、障 害アラームが例えば図2のクロスポイントスイッチ1 3′より発生した場合の処理を示す。なおこのフローは 中央制御装置(CC)21を主体にしている。

ステップ1 (ST1)

図3のCCINF22経由で入力される障害アラームの 有無を検出する。

 $[0\ 0\ 2\ 9] \ \underline{Z} + \underline{Z} +$

上記障害アラームに含まれるID情報より障害発生中の クロスポイントスイッチ(13'とする)を識別する。 *30* ステップ3(ST3)

上記障害を含む現用入力方路15(#1とする)を予備 入力方路16へ切り替えるよう、バス24を介し、交替 制御部(XCNT)23に指示する。

【0030】ステップ4(ST4)

指示を受けたXCNT23は、空間スイッチ17を制御 して現用入力方路15(#1)を予備入力方路16側へ 交替する。

ステップ5 (ST5)

上記障害アラームは予備への交替によって見かけ上消滅

【0031】なお、さらに別の障害アラームが発生した ときは0系から1系のセルフルーティングスイッチ(図 示せず)へ切り替える。図8は輻輳アラーム発生時の処 理を示すフローチャートである。本図は輻輳アラームが 例えば図2のクロスポイントスイッチ13′より発生し た例を示す。その処理の流れは基本的に図7の場合と変 わらないが、本図のステップ5 (ST5)ではアラーム の解除をモニタし、ステップ6(ST6)では予備(1 6) から現用(15)への切り戻しを行う。

様を示すフローチャートである。本図のフローチャート は、輻輳アラームとして、既述したヒステリシス特性を 有する第1および第2輻輳アラームを用いる場合の処理 を示している。ただし基本的には図8の処理と同じであ る。特に本図ではステップ5 (ST5) にて第2輻輳ア ラームの消滅をモニタしている。

【0033】図10は輻輳アラーム発生時の処理のさら に他の態様を示すフローチャートである。本図のフロー チャートは、タイマー (TM) 35による処理を示して いるが、基本的には、本図のステップ2(ST2)とス 10 を示すフローチャートである。 テップ6(ST6)を除いて、図9の場合と変わらな い。このステップ2(ST2)ではタイマーのセットを 行い、ステップ6 (ST6) ではセットしたタイマーの タイムアウトをモニタしている。

[0034]

【発明の効果】以上説明したように本発明によれば、障 害の発生に対しても輻輳の発生に対しても冗長度の高い セルフルーティングスイッチが実現され、ひいては信頼 性の高いATM交換システムの構築が可能となる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明に係るセルフルーティングスイッチの原 理構成を示す図である。

【図2】図1に示す空間スイッチの別の態様を示す図で ある。

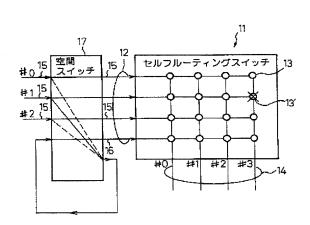
【図3】本発明に係るセルフルーティングスイッチの実 施例を示す図である。

【図4】セルの一般的な構成を示す図である。

【図5】 クロスポイントスイッチの一構成例を示す図で ある。

[図1]

本発明に係るセルフルーティングスイッチの原理構成を示す図



10

【図6】空間スイッチおよびバッファトランクの一構成 例を示す図である。

【図7】障害アラーム発生時の処理を示すフローチャー トである。

【図8】輻輳アラーム発生時の処理を示すフローチャー トである。

【図9】輻輳アラーム発生時の処理の他の態様を示すフ ローチャートである。

【図10】輻輳アラーム発生時の処理のさらに他の態様

【符号の説明】

11…セルフルーティングスイッチ

12…入力方路

13…クロスポイントスイッチ

14…出力方路

15…現用入力方路

16…予備入力方路

17…空間スイッチ

18…バッファトランク

20 2 1 ··· 中央制御装置(CC)

22…中央制御装置インタフェース (CCINF)

23…交替制御部(XCNT)

2 4 …バス

31…セルフルーティングエレメント

32…バッファメモリ

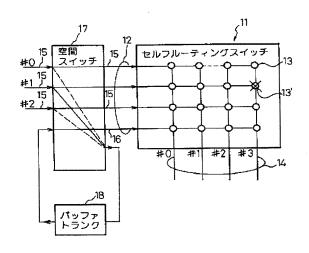
3 3 …エラー検出部

3 4 …輻輳監視部

35…タイマー (TM)

図2】

図1に示す空間スイッチの別の態様を示す図

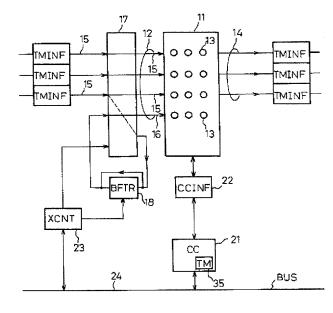


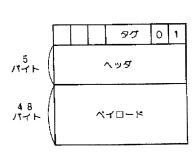
【図3】

本発明に係るセルフルーティングスイッチの実施例を示す図

【図4】

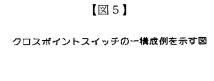
セルの一般的な構成を示す図

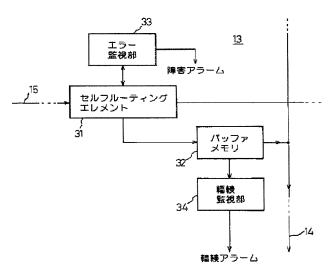


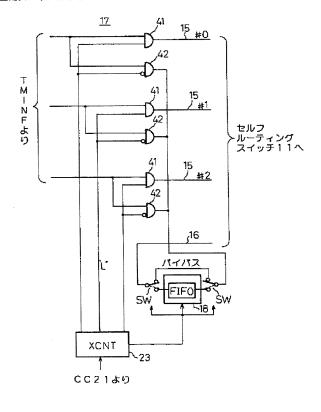


【図6】

空間スイッチおよびパッファトランクの一構成例を示す図

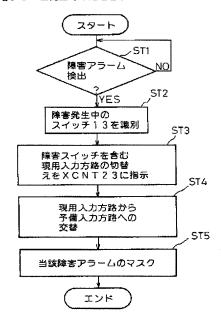






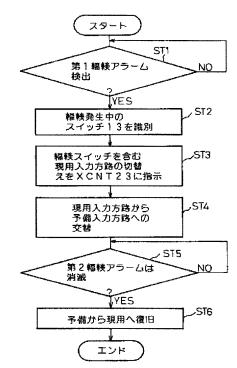
[図7]

障害アラーム発生時の処理を示すフローチャート



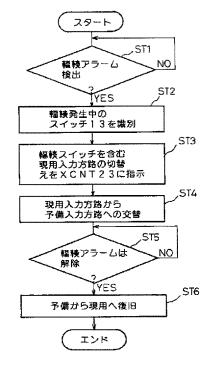
【図9】

輻輳アラーム発生時の処理の他の態様を示すフローチャート



【図8】

輻輳アラーム発生時の処理を示すフローチャート



【図10】

編輳アラーム発生時の処理のさらに他の態様を示す

